地址映射:将据序中的逻辑地址转为内部中物理地址的过程

"动态重定位: 又称动态运行所装入。编译、链接后的装入模块的地址都是从 o 开始,装入据序把装入模块装入内存后,并不会立即把逻辑地址转为物理地址,而是把地址转换推迟到程序真正要执行时才进行,因此装入内存后所有的地址作然是逻辑地址,这种方式需要一个重定位寄存器的支持

3 虚拟存储器:通过软、硬件结合,为用户提供一个比实际内存更大的存储空间

4.静态链接:在程序运行之前,先将各目标模块及它们所需的库函数连接成一个完整的可执 行文件,之后不再拆开。

5. 对换:将内存中暂时不用的移序或数据移到外存,以腾出内存空间。

6. 设备驱动程序:对硬件设备的具体控制,用水护操作系统与硬件设备间的接口移序。

T. Spooling:"傻脆机"技术,用软件的方式模拟脱机技术。

8. 110通道:一种专用的处理器,用于控制 1/0操作,减轻 CPU负担。

9. 文件系统:操作系统中用于管理和存取文件的软件集合。

10 目标文件: 由偏译器生成,包含机器代码和数据的中间文件。

7. 文件的逻辑结构:用户视角下,文件内部数据的组织形式.

12. 有结构文件:由-组相似的记录组成,每条记录由若干个数据项组成。

13. 位示图:用二兴进制位表示存储空间使用情况的数据结构.

14. 相序接口: 应用程序与 操作系统交互的接口.

15. 条统调用:是操作系统提供给应用移序使用的接口,可理解为可供应用移序调用的等殊函数。

16. 以中断:由输入/输出设备发出的中断信号。

门、文件管理系统: 反表文件创建:删除、读写步操作的系统软件。

13. 文件:一组有意义的信息/数据集合.

19. 盛文件的逻辑信物,用户视角下,文件内部数据的组织形式。

20. 文件的物理结构:文件在存储设备上的实际存储方式。

- , 静态重定位
- 2. 绝对装入方式、静态重定位装入方式、动态重定位装入方式。
- 3. 静态链接方式、装入时动态链接、运动时动态链接
- 4. 室闲分区链、空闲分区表
- 5. 家奉或科接
- 6. 固定、系统、、相定、用户
- 7. 对换性、虚拟性
- 8. 文件管理有关的软件、被管理的文件,实施文件管理所需的数据结构
- 9. 有次适应算法、最佳适应算法、最坏适应算法。
- 10 磁盘碎片、
- 1. 分面存储管理 分段存储管理 及及式存储管理
- 12.快表,联想,寄赐作器。
- 13. 逻辑地址空间、物理内存空间
- 14
- 15. 地址变换机构
- 6局部性,时间局部性,空间局部性
- 门. 处理机,指令类型单一,与cpu共享内存
- 13.顺序文件,家外文件,家外顺序文件
- 『 单级家外, 多级家外, 混合家的
- 20 动态重定位
- J. 用户层软件 设备独立性软件 设备驱动程序.
- 22. 连续分帆 链接分帆 索外外配 连续分配.
- 23. 寄存器 站 辅存
- 4. 连续分配、离散分配。
- 7. 存储设备的特性 rb取方法
- 3. 有结构文件、无结构文件、索引文件
- 习, 连续分配,链接分配, 塞引分配,

3 绝对路径 相对路径

为 其一家外信点的链接(硬链接),基于符号链的共享(软链接)

31. 快设备、字符设备、独占设备、共享设备、虚拟设备、

3、单设冲、循环缓冲、缓冲池、

\$.32. DMA方式 (直接存储器存取), 適適控例方式.

4、 手道时间, 传输时间。

- 三、, 高标器: OPUI的字视, 速度最快, 容量最小, 高速缓查: U111113, 速度较快, 容量较小; 部: DRAM,速度运中, 容量较大, 辅存: 硬盘, SSD,速度较慢, 客量较大; 脱机 存储器:磁带,光温,速度最慢,客量最大,
  - 2.编码一编译一链接一加载一执行一终止,
  - 3. \* 舞长短接、装入时动态链接,运行时动态链接,相同与: 都是为3. 将目标模块和库函数组 合成可执行程序,实现程序的正常运行。不同点: 0链接时机: 静态链接在运行前, 装入时动态 链接在装入内存时完成,运行时动态链接在移序运行过程中按需完成。②内存占用:静态 链接和装入时动态链接可能存在库函数重复间内存的问题,运行时动态链接可共享库 函数,节省内存。③更新灵活性:静态链接更新库函数需重新偏译程序,装入时动态 链接可在装入时更新,运行时动态链接更新最灵活,无需重新链接程序。
  - 中. 分为顺序搜索和索引搜索,顺序搜索分为:首次适应算法 (从链角开始顺序查找,鱼到\*\*裁到一个 大小能满足要求的空闲分巴力止) 循环首次适应算法(从上次找到的空闲分巴的下一个空闲分巴开始 查找) 最佳适应算法(搜索整个序列,找到适合条件的最小的分区进行分配) 最坏适应算出 (搜索整个序列, 寻找最大的分巴进行分配) 索引搜索分为:快速运应算法(根据需求炒)直接 访问对应链表,快速找到合适分巴) 伙伴系统(需要分配内存时,从海足条件的最小块开始, 若没有.将大块分裂成两个"伙伴"块,直到找到大小合适的块。哈布算法(利用哈布表快速查找, 根据内存需求直接定位到对应大小的空闲分色链表)
    - 5. 内ొ的态分析算法:首次适应,最佳适应,最坏适应,快速适应 40 调度算试: 先来先服务, 最短作业优先, 优先级调度, 时间片轮转. 相同点:均为提高资源利用率;都是对系统资源的动态分配;

- 不同点: 内存动态分区算法是对内存空间进行分配,以内存收为单位,从外用进程需求决定。更阿重空 CPU调度算法是对中心时间进行分配,以时间片或进程力单位,时间片处于预设.侧重时间分片。间管理
- 6. 页面置换算法:最佳置换算法,先进先出算法,最近最久未使用算法,时钟置换算法。 400调度服务:先来允服务,最短作业优先,优先级调度,时间片轮转.

相同点。都为优化系统资源利用率的易根据系统状态动态做出资源分配决策。

不同点: 方面置换算法对内存更面进行分配\_减少缺处中断优化空间使用效率, 传鞭页表,访问位、修改位此内存信息、。

CPU调度算法对CPU用间分配。减少步符时间,平衡各吐量与响应时间,基于进程执行时间, 优先级或时间片耗尽比条件。

T. 2向置换算法: 最佳置换算法, 先进先出算法, 最近最久未使用算法, 时钟置换算法。 磁盘调度算法: 先来先服务, 最短寻道时间优先, 扫描算法, 循环扫描算法.

相同点:均力忧化系统发源的访问效率,均根据当前系统状态动态决定资源分配策略。

不同点:页面置换算法对内存页业面进行分配,减少缺业中断来优化内存空间利用率,基于页面访问历史或未来访问预测。

磁盘调度算点对磁盘功请求进行分配。减少磁头手通时间来提高功吞吐量,基于磁头 当前位置与请求磁道的物理距离。

8. 分页存储: 根据逻辑的证的负号,查找及表对应项,获取该及对应的物理负征号,将物理负征号分页内偏移拼接,形成物理地址。

分段信備:根据段号查找段表,获取该段的起始物理地址和段长,检查段内偏移是否超过段长,若 合法则将段起始地址与段内偏移相加,得到物理地址。

段页存储:根据段号查找段表,获取该段的页表起始地址, 由页号信号页表起始地址查找页表,获取 物理页框号,将物理页框号分页内偏移拼接,得到物理地址。

- 9. ①测定是3月未响应的中断信号 ②保护被中断进程的中心现场 ②转入相应的设备处理程序。 ④处理中断 ②恢复CPU现场并退出中断。
- 10. 用途分类: 系统《文件》用户文件;库知文件。 数据类型分类:独文件;目标文件;可执行文件。 组织和管理方式分类:普通文件;目录文件;特殊文件。
- 1) 单级目录传物: 顺序遍历目录中的所有文件项、 两级目录传物: 根据用户名查主目录, 教 取对应用户目录的 地址, 树形目录传物: 绝对路径查询, 相对路径查询。

元环图目录:通过多条路径访问同一文件,查询时按路径施历。

12. 服务信物: 代点:访问效率局、实现简单、 缺点:空间利用率低,需预先分配空间.

链接结构: 依治,:空间利用率高,文件扩展灵活 缺点:随机访问效率低,可靠性差

索升结构: 代点:随机访问高效,空间管理灵活 缺点;索外表开销大,实现复杂.

13. 内存存储分为 连续分配 与离散分配、连续分配分为单-连续分配、固定分区分配、硬分区分配、垂散分配分分分质式存储、分段存储、段页存储、

外存存储分为连续、链接、索引分配、连续链接分配分为显式链接、隐式链接、索引分配分为单级索引。混合索引、混合索引、

相同点:都是管理有效资源,减少碎片。

不同点:内存分配快,外存慢;内存分配掉电缺失,外存分配持久存储,力存分配外部碎片家凑,外在分配外部碎片通过定期整理解决。

14. 提高文件的访问速度、放进文件的目录结构以及检索目录的方法,选取的文件存储结构. 提前读,延迟写·优化物理块的分布,虚拟盘。